

ALGÈBRE 8 - PRODUITS SCALAIRES ET ESPACES PRÉHILBERTIENS RÉELS

Dans tout le chapitre, les espaces vectoriels considérés sont sur $\mathbb{K} = \mathbb{R}$.

1 Produits scalaires

Définition. Soit E un $\mathbb{R}$ -ev. On appelle **produit scalaire** (p.s.) sur E toute application $\Phi : E^2 \rightarrow \mathbb{R}$ qui est :

- **symétrique** : $\forall x, y \in E, \Phi(x, y) = \Phi(y, x)$;
- **bilinéaire** : (c-à-d linéaire vis-à-vis de chacune de ses variables).
 $\forall x_1, x_2 \in E, \forall \lambda_1, \lambda_2 \in \mathbb{R}, \forall y \in E,$

$$\Phi(\lambda_1 x_1 + \lambda_2 x_2, y) = \lambda_1 \Phi(x_1, y) + \lambda_2 \Phi(x_2, y)$$

- **définie positive** : $\forall x \in E, \Phi(x, x) \geq 0$, avec égalité $\Phi(x, x) = 0$ uniquement si $x = 0$.

Dans ce cas, on notera $\Phi(x, y) = (x | y)$, ou parfois (x, y) , $\langle x | y \rangle$, $\langle x, y \rangle$ ou encore $x \cdot y$.

Vocabulaire.

- Un $\mathbb{R}$ -ev E muni d'un p.s. $(\cdot | \cdot)$ est appelé **espace préhilbertien réel**.
- Un espace préhilbertien réel de dimension finie est appelé **espace euclidien**.

Exemples fondamentaux

1. Sur $E = \mathbb{R}^n$:

Si $x = \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}$ et $y = \begin{pmatrix} y_1 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix}$, alors le p.s. usuel de x et y est :

$$(x | y) := x_1 y_1 + \cdots + x_n y_n = \sum_{i=1}^n x_i y_i = x^T y \quad (\text{car } x^T y = (x_1 \cdots x_n) \begin{pmatrix} y_1 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix} = \sum_{i=1}^n x_i y_i)$$

En effet : montrons que cela définit bien un p.s.

- Symétrie : évident.
- Bilinéarité : soit $x, y, z \in \mathbb{R}^n$, et soit $\lambda, \mu \in \mathbb{R}$.

$$\begin{aligned} (\lambda x + \mu y | z) &= (\lambda x + \mu y)^T z = (\lambda x^T + \mu y^T) z \\ &= \lambda x^T z + \mu y^T z \\ &= \lambda(x | z) + \mu(y | z) \end{aligned}$$

- Définie positive : soit $x = \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^n$.

$$(x | x) = x_1^2 + \cdots + x_n^2 \geq 0$$

De plus, si $(x | x) = 0$, alors tous les x_i^2 sont nuls (somme de nombres positifs), donc $\forall i \in \llbracket 1; n \rrbracket, x_i = 0$. Donc $x = 0$.

- Conclusion : il s'agit bien d'un produit scalaire.

2. **Sur** $E = \mathcal{C}^0([a; b], \mathbb{R})$, où $a < b$

Si $f, g \in E$, le p.s. usuel entre f et g est :

$$(f | g) := \int_a^b f(t)g(t)dt$$

En effet : montrons que cela définit bien un p.s.

► Symétrie : évident.

► Bilinearité : soit $f, g, h \in \mathcal{C}^0([a, b], \mathbb{R})$, et soit $\lambda, \mu \in \mathbb{R}$.

$$\begin{aligned}(\lambda f + \mu g | h) &= \int_a^b (\lambda f + \mu g) h \\&= \int_a^b (\lambda f h + \mu g h) \\&= \lambda \int_a^b f h + \mu \int_a^b g h \\&= \lambda(f | h) + \mu(g | h)\end{aligned}$$

► Définie positive : soit $f \in \mathcal{C}^0([a, b], \mathbb{R})$.

$$(f | f) = \int_a^b f^2(t)dt \geq 0,$$

par positivité de l'intégrale. De plus, comme f^2 est une fonction continue, positive, on a par théorème l'implication :

$$\int_a^b f^2(t)dt = 0 \implies f^2 = 0$$

Donc si $(f | f) = 0$, alors $f^2 = 0$, et donc $f = 0$.

► Conclusion : il s'agit bien d'un produit scalaire.

3. **Sur** $E = \mathbb{R}[X]$:

Soit $a < b$. Si $P, Q \in \mathbb{R}[X]$, le p.s. usuel entre P et Q est :

$$(P | Q) := \int_a^b P(t)Q(t)dt = \int_a^b PQ$$

La démonstration est identique à l'exemple 2, sauf pour le caractère défini positif. Montrons ce point.

Soit $P \in \mathbb{R}[X]$. Si $(P | P) = 0$, alors $\int_a^b P^2 = 0$. Donc, la fonction polynomiale associée à P est nulle sur $[a; b]$. Ainsi, le polynôme P a une infinité de racines, et donc $P = 0$.

Dans la suite, $(E, (\cdot | \cdot))$ désigne un espace préhilbertien réel.

2 Normes euclidiennes

Définition. Pour tout $x \in E$, on pose

$$\|x\| := \sqrt{(x | x)}$$

qui est bien défini, car $(x | x) \geq 0$.

L'application $\begin{array}{ccc} E & \rightarrow & \mathbb{R}_+ \\ x & \mapsto & \|x\| \end{array}$ est ce que l'on appelle la **norme associée au p.s.** $(\cdot | \cdot)$.

Exemples :

► La norme usuelle sur $\mathbb{R}^n$:

$$\|x\| = \sqrt{\sum_{i=1}^n x_i^2} = \sqrt{x_1^2 + \cdots + x_n^2}$$

► La norme usuelle sur $\mathcal{C}^0([a, b], \mathbb{R})$:

$$\|f\| = \sqrt{\int_a^b f^2}$$

Proposition. Pour tout $x \in E$, pour tout $\lambda \in \mathbb{R}$,

1. $\|x\| = 0 \iff x = 0$
2. $\|\lambda x\| = |\lambda| \times \|x\|$

Démonstration.

1. Comme le produit scalaire est défini positif, on obtient les équivalences :

$$\|x\| = 0 \iff \|x\|^2 = 0 \iff (x | x) = 0 \iff x = 0$$

$$2. \|\lambda x\| = \sqrt{(\lambda x | \lambda x)} = \sqrt{\lambda^2 (x | x)} = \sqrt{\lambda^2} \sqrt{(x | x)} = |\lambda| \times \|x\|$$

□

Proposition (Produit scalaire et norme). Pour tous $x, y \in E$,

1. $\|x + y\|^2 = \|x\|^2 + 2(x | y) + \|y\|^2 \quad (E_1)$
2. $\|x - y\|^2 = \|x\|^2 - 2(x | y) + \|y\|^2 \quad (E_2)$
3. $(x | y) = \frac{1}{4} (\|x + y\|^2 - \|x - y\|^2) \quad (\text{Formule de polarisation})$

Démonstration.

1. Par symétrie et bilinéarité du produit scalaire,

$$\begin{aligned} \|x + y\|^2 &= (x + y | x + y) = (x | x) + (x | y) + (y | x) + (y | y) \\ &= \|x\|^2 + 2(x | y) + \|y\|^2 \end{aligned}$$

2. Démonstration similaire au 1.

3. On fait $(E_1) - (E_2)$:

$$\|x + y\|^2 - \|x - y\|^2 = 4(x | y)$$

□

Remarque. Une conséquence du 3. est qu'un p.s. est entièrement caractérisé par sa norme.

Théorème (Inégalité de Cauchy-Schwarz). Pour tous $x, y \in E$,

$$|(x | y)| \leq \|x\| \times \|y\|$$

avec égalité ssi x et y sont colinéaires.

Démonstration.

1. **Premier cas : si $y = 0$** : l'inégalité à démontrer devient $0 \leq 0$; elle est donc vraie.

Il y a de plus égalité, et x et y sont colinéaires car $y = 0 \times x$.

2. **Second cas : si $y \neq 0$** : pour tout $t \in \mathbb{R}$, notons $P(t) := \|x + ty\|^2$. On a :

► $P(t) = \|x\|^2 + 2t(x | y) + t^2\|y\|^2$; et comme $\|y\|^2 \neq 0$ (car $y \neq 0$), P est une fonction polynomiale de degré 2.

► Par définition de P , $P(t) \geq 0$ (norme au carré) ; donc son discriminant est négatif ou nul (en effet, s'il était strictement positif, P aurait alors deux racines distinctes, et changerait de signe).

On en déduit :

$$\begin{aligned} 4(x | y)^2 - 4\|x\|^2\|y\|^2 &\leq 0 \\ \text{c-à-d } (x | y)^2 &\leq \|x\|^2 \cdot \|y\|^2 \\ \text{c-à-d } |(x | y)| &\leq \|x\| \cdot \|y\| \end{aligned}$$

3. **Cas d'égalité** : en remontant ce raisonnement, il y a égalité ssi le discriminant est nul, c-à-d ssi P a une racine (double) $\alpha \in \mathbb{R}$. Or,

$$\begin{aligned} P(\alpha) = 0 &\iff \|x + \alpha y\| = 0 &\iff x + \alpha y = 0 \\ & &\iff x = -\alpha y \end{aligned}$$

Ces équivalences montrent bien qu'il y a égalité ssi x et y sont colinéaires.

□

Exemples :

1. Sur $\mathbb{R}^n$, si $x = \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}$ et $y = \begin{pmatrix} y_1 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix}$, cela donne :

$$\left| \sum_{i=1}^n x_i y_i \right| \leq \sqrt{\sum_{i=1}^n x_i^2} \times \sqrt{\sum_{i=1}^n y_i^2}$$

2. Sur $C^0([a, b], \mathbb{R})$, pour tous $f, g \in C^0([a, b], \mathbb{R})$:

$$\left| \int_a^b f \cdot g \right| \leq \sqrt{\int_a^b f^2} \times \sqrt{\int_a^b g^2}$$

Cf exo 1

Théorème (Inégalité triangulaire). Pour tous $x, y \in E$,

$$\|x + y\| \leq \|x\| + \|y\|$$

avec égalité ssi x et y sont « positivement liés », c-à-d s'il existe $\lambda \in \mathbb{R}_+$ tel que $x = \lambda y$, ou $y = \lambda x$.

Démonstration. Soit $x, y \in E$. Par équivalences :

$$\begin{aligned} \|x + y\| \leq \|x\| + \|y\| &\iff \|x + y\|^2 \leq (\|x\| + \|y\|)^2 \\ &\iff \|x\|^2 + 2(x | y) + \|y\|^2 \leq \|x\|^2 + 2\|x\|\|y\| + \|y\|^2 \\ &\iff (x | y) \leq \|x\| \cdot \|y\| \end{aligned}$$

La dernière inégalité étant vraie par Cauchy-Schwarz, par remontée des équivalences, l'inégalité triangulaire est vraie.

Étudions le cas d'égalité qui, d'après le travail précédent, équivaut à l'égalité $(x | y) = \|x\| \cdot \|y\|$. Or, on a :

$$(x | y) \leq |(x | y)| \leq \|x\| \cdot \|y\|$$

Pour qu'il y ait égalité entre le membre de gauche et celui de droite, il faut et il suffit que les deux inégalités soient des égalités. Celle de droite (cas d'égalité de Cauchy-Schwarz) signifie que x et y sont colinéaires. Enfin, sachant cela, celle de gauche équivaut à ce que le coefficient de proportionnalité entre x et y soit positif. $\square$

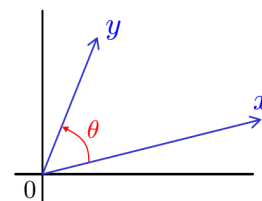
Un cas particulier : le p.s. usuel sur $\mathbb{R}^2$

Soit $x = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix}$ et $y = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \end{pmatrix}$. On rappelle que $(x | y) = x_1 y_1 + x_2 y_2$.

On a

$$(x | y) = \|x\| \cdot \|y\| \cdot \cos(\theta)$$

où θ désigne l'angle entre x et y .



Démonstration. On utilise les complexes. Soit $z_x := x_1 + ix_2$ et $z_y := y_1 + iy_2$. Alors :

$$\begin{aligned} \|x\| &= \sqrt{x_1^2 + x_2^2} = |z_x| \\ \|y\| &= \sqrt{y_1^2 + y_2^2} = |z_y| \\ (x | y) &= x_1 y_1 + x_2 y_2 = \operatorname{Re}(\overline{z_x} \cdot z_y) \end{aligned}$$

Or, si on considère θ_x et θ_y un argument (respectivement) de z_x et de z_y , alors

$$\overline{z_x} \cdot z_y = |z_x| e^{-i\theta_x} |z_y| e^{i\theta_y} = |z_x z_y| e^{i(\theta_y - \theta_x)} = |z_x z_y| e^{i\theta}.$$

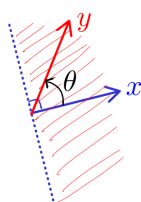
On prend alors la partie réelle dans cette dernière égalité pour obtenir :

$$\underbrace{\operatorname{Re}(\overline{z_x} \cdot z_y)}_{=(x|y)} = \underbrace{|z_x|}_{=\|x\|} \cdot \underbrace{|z_y|}_{=\|y\|} \cos(\theta)$$

$\square$

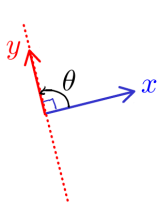
Interprétation du signe de $(x | y)$: ce signe dépend de celui de $\cos(\theta)$!

Si $\theta \in]-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2}[$



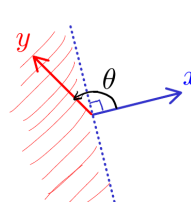
$$(x | y) > 0$$

Si $\theta = \frac{\pi}{2}$ ou $-\frac{\pi}{2}$



$$(x | y) = 0$$

Si $\theta \in]\frac{\pi}{2}, \frac{3\pi}{2}[$



$$(x | y) < 0$$

3 Familles orthogonales, orthonormales

Définitions. Soit $x, y, e_1, \dots, e_p \in E$. On dit que :

- x et y sont **orthogonaux** si $(x | y) = 0$.
- La famille $(e_1, \dots, e_p)$ est **orthogonale** si pour tous $i \neq j$ de $\llbracket 1; p \rrbracket$, $(e_i | e_j) = 0$.
- Le vecteur x est **unitaire** si $\|x\| = 1$.
- La famille $(e_1, \dots, e_p)$ est **orthonormale** (ou **orthonormée**) si elle est orthogonale et composée de vecteurs unitaires.
- La famille $(e_1, \dots, e_p)$ est une **base orthonormée** s'il s'agit à la fois d'une base de E , et d'une famille orthonormée. On note une telle famille **BON** en abrégé (abréviation officielle).

Théorème. Une famille orthogonale de vecteurs non nuls est libre.

Démonstration. Soit $(e_1, \dots, e_p)$ une famille orthogonale, où $\forall i \in \llbracket 1; p \rrbracket$, $e_i \neq 0$.

Soit $\lambda_1, \dots, \lambda_p \in \mathbb{R}$ tels que $\sum_{i=1}^p \lambda_i e_i = 0$.

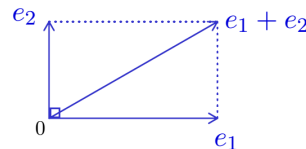
Fixons $k \in \llbracket 1; p \rrbracket$. En faisant le produit scalaire avec e_k dans l'égalité $\sum_{i=1}^p \lambda_i e_i = 0$, on obtient :

$$\begin{aligned} \left(\sum_{i=1}^p \lambda_i e_i \mid e_k \right) &= 0, \text{ c-à-d } \sum_{i=1}^p \lambda_i \underbrace{(e_i \mid e_k)}_{\substack{=0 \\ \text{si } i \neq k}} = 0 \\ \text{c-à-d } \lambda_k \underbrace{\|e_k\|^2}_{\neq 0} &= 0 \\ \text{donc } \lambda_k &= 0 \end{aligned}$$

Ceci étant vrai pour tout $k \in \llbracket 1; p \rrbracket$, la famille $(e_1, \dots, e_p)$ est bien libre. □

Théorème (Théorème de Pythagore). Si une famille $(e_1, \dots, e_p)$ est orthogonale, alors

$$\left\| \sum_{i=1}^p e_i \right\|^2 = \sum_{i=1}^p \|e_i\|^2$$



Démonstration.

$$\begin{aligned} \left\| \sum_{i=1}^p e_i \right\|^2 &= (e_1 + \dots + e_p \mid e_1 + \dots + e_p) \\ &= (e_1 \mid e_1) + \dots + (e_p \mid e_p) \quad \leftarrow \text{les termes croisés sont nuls, car } (e_i)_i \text{ est orthogonale} \\ &= \|e_1\|^2 + \dots + \|e_p\|^2 \end{aligned}$$

□

Remarque fondamentale sur les bases orthonormées (BON)

Si $(e_1, \dots, e_p)$ est une BON de E et si $x = x_1 e_1 + \dots + x_p e_p$ est un vecteur de E , alors les coordonnées $(x_1, \dots, x_p)$ de x dans cette base vérifient :

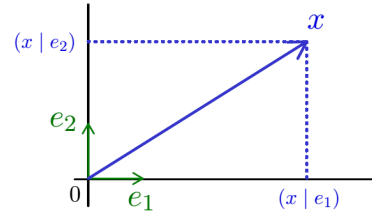
$$\forall k \in \llbracket 1, p \rrbracket, \quad x_k = (x \mid e_k)$$

En effet,

$$\begin{aligned} (x \mid e_k) &= (x_1 e_1 + \dots + x_p e_p \mid e_k) \\ &= x_1 \underbrace{(e_1 \mid e_k)}_{=0} + \dots + x_k \underbrace{(e_k \mid e_k)}_{=1} + \dots + x_p \underbrace{(e_p \mid e_k)}_{=0} \\ &= x_k \end{aligned}$$

Autrement dit, pour tout $x \in E$,

$$x = (x \mid e_1) e_1 + \dots + (x \mid e_p) e_p$$



Propriétés (des BON). Soit $\mathcal{B} = (e_1, \dots, e_n)$ une BON de E . Soit $x, y \in E$, de coordonnées

$$[x]_{\mathcal{B}} = \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} \text{ et } [y]_{\mathcal{B}} = \begin{pmatrix} y_1 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix} \text{ dans } \mathcal{B}.$$

1. $\forall i \in \llbracket 1; n \rrbracket, x_i = (x \mid e_i)$, et donc $x = (x \mid e_1) e_1 + \dots + (x \mid e_n) e_n$ (propriété fondamentale !)

$$2. (x \mid y) = \sum_{i=1}^n x_i y_i = (x_1 \ \dots \ x_n) \begin{pmatrix} y_1 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix}$$

$$3. \|x\|^2 = \sum_{i=1}^n x_i^2$$

Autrement dit, lorsque l'on représente les vecteurs de E par leurs vecteurs coordonnées dans une BON, alors tout se ramène à manipuler des vecteurs de $\mathbb{R}^n$, muni du p.s. USUEL.



🧘 bien méditer...

Démonstration.

1. Déjà vue dans la remarque fondamentale précédente.

$$2. (x \mid y) = \left(\sum_{i=1}^n x_i e_i \mid \sum_{j=1}^n y_j e_j \right) = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n x_i y_j \underbrace{(e_i \mid e_j)}_{\substack{=1 \text{ si } i=j \\ 0 \text{ sinon}}} = \sum_{i=1}^n x_i y_i$$

3. Il s'agit de 2, avec $y = x$.

□

4 Orthonormalisation de Gram-Schmidt

Soit $(e_1, \dots, e_p)$ une famille libre de vecteurs de E .

Objectif : construire une famille **orthonormée** $(\hat{e}_1, \dots, \hat{e}_p)$ telle que :

$$\begin{cases} \text{Vect}(\hat{e}_1) &= \text{Vect}(e_1) \\ \text{Vect}(\hat{e}_1, \hat{e}_2) &= \text{Vect}(e_1, e_2) \\ \text{Vect}(\hat{e}_1, \hat{e}_2, \hat{e}_3) &= \text{Vect}(e_1, e_2, e_3) \\ &\vdots \\ \text{Vect}(\hat{e}_1, \dots, \hat{e}_p) &= \text{Vect}(e_1, \dots, e_p) \end{cases}$$

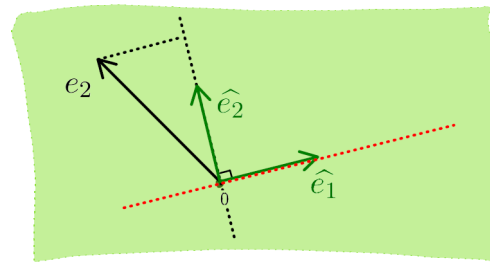
4.1 Idée de la construction : traiter les $e_1, \dots, e_p$ un par un, de gauche à droite

- Normalisation de e_1 , de sorte que $\text{Vect}(\hat{e}_1) = \text{Vect}(e_1)$.

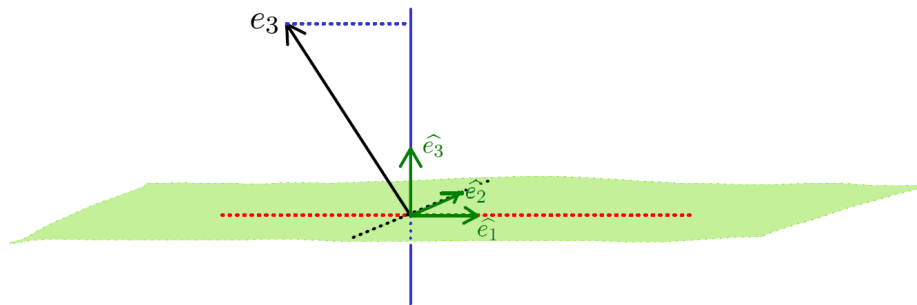


- « Redressement » et normalisation de e_2 , de sorte que :

$$\begin{cases} \hat{e}_2 \perp \hat{e}_1 \\ \|\hat{e}_2\| = 1 \\ \text{Vect}(\hat{e}_1, \hat{e}_2) = \text{Vect}(e_1, e_2) \end{cases}$$

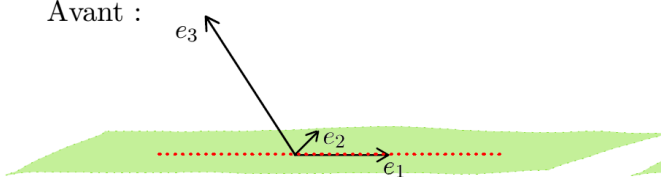


- Idem pour e_3 :
$$\begin{cases} \hat{e}_3 \perp \hat{e}_1 \text{ et } \hat{e}_3 \perp \hat{e}_2 \\ \|\hat{e}_3\| = 1 \\ \text{Vect}(\hat{e}_1, \hat{e}_2, \hat{e}_3) = \text{Vect}(e_1, e_2, e_3) \end{cases}$$

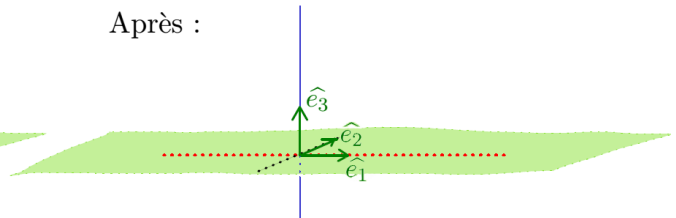


Résultat des transformations :

Avant :



Après :



4.2 Comment calculer les $\hat{e}_1, \dots, \hat{e}_p$?

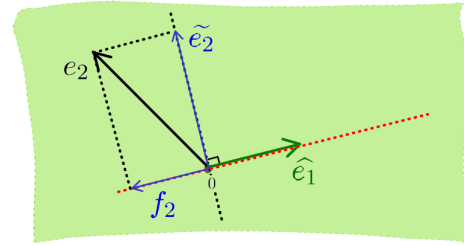
- Pour $\hat{e}_1$: $\hat{e}_1 = \frac{e_1}{\|e_1\|}$, de sorte que $\|\hat{e}_1\| = \frac{\|e_1\|}{\|e_1\|} = 1$.



- Pour $\tilde{e}_2$: un bon candidat pour être orthogonal à $\hat{e}_1$:

$$\tilde{e}_2 := e_2 - f_2$$

où f_2 est le vecteur représenté ci-contre.



Or, d'après la remarque fondamentale, $f_2 = (e_2 | \hat{e}_1) \hat{e}_1$; donc

$$\tilde{e}_2 = e_2 - \underbrace{(e_2 | \hat{e}_1) \hat{e}_1}_{\text{composante de } e_2 \text{ selon } \hat{e}_1}$$

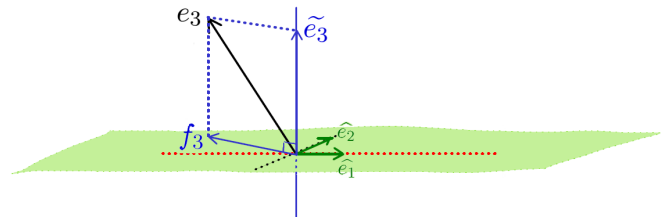
Il est alors facile de démontrer que $\tilde{e}_2 \perp \hat{e}_1$ (simple vérification), et il ne reste plus qu'à normaliser $\tilde{e}_2$:

$$\hat{e}_2 := \frac{\tilde{e}_2}{\|\tilde{e}_2\|}$$

- Pour $\hat{e}_3$:

On pose $\tilde{e}_3 := e_3 - f_3$ c'est-à-dire :

$$\tilde{e}_3 := e_3 - \underbrace{[(e_3 | \hat{e}_1) \hat{e}_1 + (e_3 | \hat{e}_2) \hat{e}_2]}_{\text{composante de } e_3 \text{ selon } \hat{e}_1 \text{ et } \hat{e}_2}$$



$\tilde{e}_3$ est alors orthogonal à $\hat{e}_1$ et $\hat{e}_2$. On pose alors $\hat{e}_3 := \frac{\tilde{e}_3}{\|\tilde{e}_3\|}$, pour être de norme 1.

4.3 L'algorithme général et le théorème

Théorème/définition (Orthonormalisation de Gram-Schmidt). Soit $(e_1, \dots, e_p)$ une famille libre de E . On construit par récurrence la famille $(\hat{e}_1, \dots, \hat{e}_p)$ de la façon suivante :

- $\hat{e}_1 = \frac{e_1}{\|e_1\|}$
- $\forall k \in \llbracket 1; p-1 \rrbracket$, si $\hat{e}_1, \dots, \hat{e}_k$ sont construits, alors on définit $\hat{e}_{k+1}$ par :

$$\widetilde{e_{k+1}} := e_{k+1} - \underbrace{\sum_{i=1}^k (e_{k+1} | \hat{e}_i) \hat{e}_i}_{\substack{\text{on enlève à } e_{k+1} \\ \text{ses composantes} \\ \text{selon } \hat{e}_1, \dots, \hat{e}_k}} \quad \text{puis} \quad \hat{e}_{k+1} := \frac{\widetilde{e_{k+1}}}{\|\widetilde{e_{k+1}}\|}$$

Cette famille, appelée "orthonormalisée de $(e_1, \dots, e_p)$ ", vérifie les propriétés suivantes :

- $(\hat{e}_1, \dots, \hat{e}_p)$ est orthonormée (d'où son nom) ;
- $\forall k \in \llbracket 1; p \rrbracket$, $\text{Vect}(\hat{e}_1, \dots, \hat{e}_k) = \text{Vect}(e_1, \dots, e_k)$ (préservation de tous les sev intermédiaires).

Démonstration. De "simples" vérifications. □

Remarque. Une conséquence simple et importante de cet algorithme est que si E est de dimension finie (espace euclidien), alors il admet des BON. En effet, il suffit d'appliquer l'algorithme à n'importe laquelle de ses bases pour obtenir une BON.

Cf exo 2

5 Orthogonal d'une partie de E / d'un sev de E de dimension finie

Théorème/définition (Orthogonal d'une partie $A \subset E$). Soit $A \subset E$. On note $A^\perp$ l'ensemble des vecteurs de E qui sont orthogonaux à tous les vecteurs de A :

$$A^\perp = \{x \in E \mid \forall a \in A, (x \mid a) = 0\}$$

L'ensemble $A^\perp$ est appelé **orthogonal de A** . Il s'agit d'un sev de E .

Démonstration. Montrons que $A^\perp$ est un sev de E .

- Montrons que $0 \in A^\perp$. Soit $a \in A$. On a :

$$(0 \mid a) = 0$$

Ceci étant valable pour tout $a \in A$, on a montré que $0 \in A^\perp$.

- Soit $x, y \in A^\perp$. Soit $\lambda, \mu \in \mathbb{R}$. Montrons que $\lambda x + \mu y \in A^\perp$. Soit donc $a \in A$. Par linéarité du p.s., on a

$$(\lambda x + \mu y \mid a) = \lambda \underbrace{(x \mid a)}_{=0} + \mu \underbrace{(y \mid a)}_{=0} = 0$$

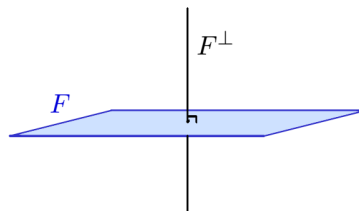
Ceci étant valable pour tout $a \in A$, on a montré que $(\lambda x + \mu y) \in A^\perp$.

□

Proposition. Soit F un sev **de dimension finie** (ce qui n'implique pas que le sev $F^\perp$ soit lui-même de dimension finie).

Alors, $F^\perp$ est un supplémentaire de F dans E . Autrement dit :

$$E = F \oplus F^\perp$$



Démonstration.

- Montrons que $F \cap F^\perp = \{0\}$. Soit $x \in F \cap F^\perp$. Alors, $(x \mid x) = 0$, puisque $x \in F^\perp$ et $x \in F$. On a donc $\|x\| = 0$, d'où $x = 0$. Ceci montre que $F \cap F^\perp = \{0\}$.

- Montrons que $F + F^\perp = E$.

Fixons $x \in E$. On veut construire $x_F \in F$ et $x_{F^\perp} \in F^\perp$ tels que $x = x_F + x_{F^\perp}$.

Posons $(e_1, \dots, e_p)$ une BON de F , où $p = \dim(F)$. De façon analogue à ce qui a été fait dans l'algorithme de Gram-Schmidt, on écrit :

$$x = \underbrace{\sum_{k=1}^p (x \mid e_k) e_k}_{\in F} + \underbrace{\left[x - \sum_{k=1}^p (x \mid e_k) e_k \right]}_{=: y}$$

Il reste à montrer que $y \in F^\perp$. Pour ce faire, par bilinéarité, il suffit de vérifier qu'il est orthogonal à chacun des e_i . Pour tout $i \in \llbracket 1; p \rrbracket$, on a

$$(y \mid e_i) = (x \mid e_i) - \sum_{k=1}^p (x \mid e_k) \underbrace{(e_k \mid e_i)}_{\substack{=0 \\ \text{si } k \neq i}} = (x \mid e_i) - (x \mid e_i) = 0$$

Conclusion : $y \in F^\perp$, et on a bien $x \in F + F^\perp$, comme voulu.

Propositions.

1. Si F n'est pas de dimension finie, on n'a pas forcément $F \oplus F^\perp = E$ (voir exo 15 du TD).
2. Si F est de dimension finie, $F^\perp$ (qui n'est pas forcément de dimension finie) est l'**unique** sev de E qui est
 - (a) orthogonal à F (au sens où ses vecteurs sont orthogonaux à ceux de F);
 - (b) un supplémentaire de F dans E .
 On peut donc dire "**LE**" supplémentaire orthogonal de F .

3. Toujours si F est de dimension finie, on a :

$$(F^\perp)^\perp = F$$

4. **Théorème de la BON incomplète** : si E est de dimension finie et si $\mathcal{E} := (e_1, \dots, e_p)$ une famille orthonormée de E , alors on peut la compléter en une BON de E .
5. **Théorèmes des BON adaptées** : on suppose que E est de dimension finie $n \in \mathbb{N}$.
 - (a) Si F un sev de E et que
 - $(f_1, \dots, f_p)$ est une BON de F ;
 - $(h_1, \dots, h_q)$ est une BON de $F^\perp$ (avec $q = n - p$, nécessairement);
 alors la famille $\mathcal{E} = (f_1, \dots, f_p, h_1, \dots, h_q)$ est une BON de E .
 - (b) Réciproquement, si $\mathcal{E} = (e_1, \dots, e_n)$ est une BON de E et $k \in \llbracket 1, n \rrbracket$, alors si on pose :

$$\begin{cases} F = \text{Vect}(e_1, \dots, e_k) \\ G = \text{Vect}(e_{k+1}, \dots, e_n) \end{cases}, \text{ on a } E = F \oplus G, \text{ et } G = F^\perp.$$

Démonstration.

1. voir ex 15 du TD.
2. Soit G un supplémentaire de F ($F \oplus G = E$) qui lui est orthogonal. Montrons que $G = F^\perp$. Tout d'abord, comme les vecteurs de G sont orthogonaux aux vecteurs de F , on a, pour tout $g \in G$, $g \in F^\perp$, ce qui prouve $G \subset F^\perp$. Réciproquement, si $u \in F^\perp$, alors comme $F \oplus G = E$, u admet une décomposition de la forme

$$u = \underbrace{f}_{\in F} + \underbrace{g}_{\in G} \quad \text{d'où} \quad \underbrace{f}_{\in F} = \underbrace{u - g}_{\in F^\perp}$$

Le vecteur f appartient donc à F et à $F^\perp$, donc $f = 0$, car $F \cap F^\perp = \{0\}$. Par suite, $u = g$ et $u \in G$. Ce travail, valable pour tout $u \in F^\perp$, montre $F^\perp \subset G$.

3. On a clairement $F \subset (F^\perp)^\perp$, puisque les vecteurs de F sont orthogonaux à ceux de $F^\perp$. Réciproquement, si $x \in (F^\perp)^\perp$, on peut le décomposer dans $F \oplus F^\perp$:

$$x = \underbrace{f}_{\in F} + \underbrace{u}_{\in F^\perp} \quad \text{d'où} \quad \underbrace{x - f}_{\in (F^\perp)^\perp} = \underbrace{u}_{\in F^\perp}$$

ce qui montre que $u \in F^\perp \cap (F^\perp)^\perp$, et donc $u = 0$. D'où $x = f$, et $x \in F$. Ceci étant valable pour tout $x \in (F^\perp)^\perp$, on a $(F^\perp)^\perp \subset F$.

4. En effet, par le théorème de la base incomplète, on peut compléter $\mathcal{E}$ en une base de E . On utilise ensuite l'algorithme de Gram-Schmidt pour orthonormaliser cette base. Les p premières étapes de l'algorithme de G-S ne changent pas les vecteurs $e_1, \dots, e_p$, puisque ceux-ci sont déjà orthogonaux et normés.
5. (a) On sait (E est de dimension finie, donc F aussi) que $F \oplus F^\perp = E$, donc par le théorème de la base adaptée classique, la famille $(f_1, \dots, f_p, h_1, \dots, h_q)$ est une base de E . D'autre part, puisqu'on a concaténé deux BON, ses vecteurs sont tous normés. Ils sont aussi orthogonaux entre eux. En effet, les f_i sont orthogonaux entre eux, les h_j aussi, et enfin les f_i sont orthogonaux aux h_j car les uns appartiennent à F et les autres à $F^\perp$.
Conclusion : $(f_1, \dots, f_p, h_1, \dots, h_q)$ est bien une BON de E .
- (b) Le théorème de la base adaptée classique assure déjà que $E = F \oplus G$. Reste à montrer que $G = F^\perp$. On a clairement $G \subset F^\perp$, car les vecteurs de G sont orthogonaux à ceux de F . Ensuite, comme G et $F^\perp$ sont tous les deux des supplémentaires de F dans E , ils sont tous les deux de dimension $n - k$. Finalement, $G = F^\perp$.

□

Remarque. Supposons que E est de dimension finie. Si F est un hyperplan, alors $F^\perp$ est une droite vectorielle, dirigée par un vecteur u . Ce vecteur est donc par définition un vecteur orthogonal à l'hyperplan F .

Cf exo 7

Remarque importante : lien orthogonalité / systèmes et lignes d'une matrice

Soit $F := \left\{ x = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^3 \text{ tq } \begin{cases} 2x_1 + x_2 - x_3 = 0 \\ 3x_1 + 4x_2 - 5x_3 = 0 \end{cases} \right\} = \ker(A)$, où $A = \begin{pmatrix} 2 & 1 & -1 \\ 3 & 4 & -5 \end{pmatrix}$.

On pose $e_1 = \begin{pmatrix} 2 \\ 1 \\ -1 \end{pmatrix}$ et $e_2 = \begin{pmatrix} 3 \\ 4 \\ -5 \end{pmatrix}$, de sorte que $A = \begin{pmatrix} \boxed{e_1^T} \\ \boxed{e_2^T} \end{pmatrix}$. Si $x = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^3$, alors :

$$Ax = \begin{pmatrix} \boxed{e_1^T} \\ \boxed{e_2^T} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \boxed{x} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} (e_1 | x) \\ (e_2 | x) \end{pmatrix}$$

où $(e_i | x)$ désigne le p.s. usuel entre x et les lignes de A .

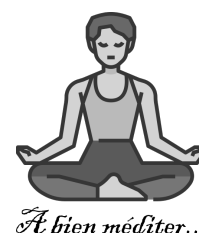
Conséquence : F est l'ensemble des $x \in \mathbb{R}^3$ tels que : $\begin{cases} (e_1 | x) = 0 & \leftarrow 2x_1 + x_2 - x_3 = 0 \\ (e_2 | x) = 0 & \leftarrow 3x_1 + 4x_2 - 5x_3 = 0 \end{cases}$

Autrement dit, F est l'ensemble des vecteurs orthogonaux à e_1 et e_2 . Or, être orthogonal à e_1 et e_2 est équivalent à être orthogonal à toutes les CL de e_1 et e_2 . En effet, par linéarité du p.s. :

$$(x | \lambda_1 e_1 + \lambda_2 e_2) = \lambda_1 (x | e_1) + \lambda_2 (x | e_2)$$

Autrement dit, si $G := \text{Vect}(e_1, e_2)$, alors $F = G^\perp$.

De façon générale, le noyau d'une matrice est l'orthogonal du sev engendré par ses lignes.



Cf exo 8

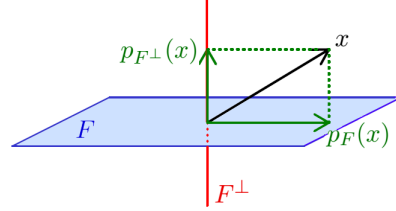
6 Projecteurs orthogonaux

Dans cette partie, on fixe F un sev de E **de dimension finie**. On rappelle que dans ce cas, on a $F \oplus F^\perp = E$, même si E et $F^\perp$ peuvent eux ne pas être de dimension finie.

Définition. Le **projecteur orthogonal sur F** est le projecteur p_F sur F parallèlement à $F^\perp$.

Symétriquement, dans ce cours, $p_{F^\perp}$ désigne le projecteur sur $F^\perp$ parallèlement à F .

Par définition, pour tout $x \in E$, $x = p_F(x) + p_{F^\perp}(x)$.



Théorème. Si $(e_1, \dots, e_p)$ est une BON de F , alors pour tout $x \in E$:

$$p_F(x) = (x | e_1)e_1 + \dots + (x | e_p)e_p$$

Démonstration. Soit $x \in E$. Comme $(e_1, \dots, e_p)$ est une base de F , il existe des $\lambda_1, \dots, \lambda_p \in \mathbb{R}$ tels que

$$p_F(x) = \lambda_1 e_1 + \dots + \lambda_p e_p$$

Il s'agit de montrer que les λ_i sont les $(x | e_i)$. Comme $x = p_F(x) + p_{F^\perp}(x)$, on a

$$x = (\lambda_1 e_1 + \dots + \lambda_p e_p) + p_{F^\perp}(x)$$

et donc, pour tout $i \in \llbracket 1, p \rrbracket$, et par linéarité du p.s.,

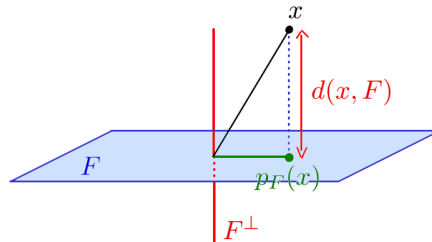
$$\begin{aligned} (x | e_i) &= (\lambda_1 e_1 + \dots + \lambda_p e_p + p_{F^\perp}(x) | e_i) \\ &= \lambda_1 \underbrace{(e_1 | e_i)}_{=0} + \dots + \lambda_i \underbrace{(e_i | e_i)}_{=1} + \lambda_i \underbrace{(e_i | e_{i+1})}_{=0} + \dots + \lambda_p \underbrace{(e_p | e_i)}_{=0} + \underbrace{(p_{F^\perp}(x) | e_i)}_{=0} \\ &= \lambda_i \end{aligned}$$

□

Théorème/définition. Soit F un sev de dimension finie. Soit $x \in E$.

L'ensemble $\{\|x - y\| \mid y \in F\}$ des distances entre x et les vecteurs de F , admet un minimum, atteint (uniquement) pour $y = p_F(x)$.

Ce minimum $\|x - p_F(x)\| = \min_{y \in F} (\|x - y\|)$ est appelé la **distance entre x et F** , et est noté $d(x, F)$.



Démonstration. Pour tout $y \in F$,

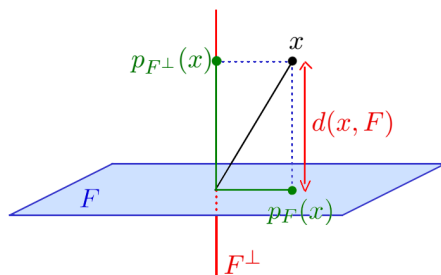
$$\begin{aligned} \|x - y\|^2 &= \left\| \underbrace{(x - p_F(x))}_{\in F^\perp} + \underbrace{(p_F(x) - y)}_{\in F} \right\|^2 \\ &= \|x - p_F(x)\|^2 + \|p_F(x) - y\|^2 \quad (\text{thm de Pythagore}) \\ &\geq \|x - p_F(x)\|^2 \end{aligned}$$

Ce travail montre que $\|x - y\| \geq \|x - p_F(x)\|$, et qu'il y a égalité lorsque $\|p_F(x) - y\| = 0$, c-à-d lorsque $y = p_F(x)$. $\square$

Remarque. $d(x, F)$ vaut donc $\|p_{F^\perp}(x)\|$, puisque $p_{F^\perp}(x) = x - p_F(x)$.

Conseil : quand il s'agit de projecteurs orthogonaux, de distances à un sev, etc.,

FAIRE UN DESSIN !



Cf exo 9